# ⑫ 公 開 特 許 公 報 (A)

昭62-140554

֍Int.Cl.⁴

識別記号

庁内整理番号

@公開 昭和62年(1987)6月24日

H 04 N 1/415

8220-5C

審査請求 未請求 発明の数 1 (全6頁)

**図発明の名称** ディジタル画像の符号化方式

②特 頤 昭60-281641

**郊出** 願 昭60(1985)12月13日

 ②発明者 鈴木 良行

 ②発明者 船 田 正 広

 ②発明者 佐 藤 衛

<sup>60</sup>発明者 佐藤 幸夫

⑪出 願 人 キャノン株式会社 ⑫代 理 人 弁理士 丸島 儀一

東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キャノン株式会社内 東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キャノン株式会社内 東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キャノン株式会社内 東京都大田区下丸子3丁目30番2号 キャノン株式会社内 東京都大田区下丸子3丁目30番2号

来从那个田区(九)5)口00日25

#### 明 細 書

# 1. 発明の名称

デイジタル画像の符号化方式

# 2. 特許請求の範囲

- (1) デイジタル画像データを N × N の ブロック 単位に分削し、ブロックのパターンを表すコードとそのパターンの状態を表すコードとに より各ブロックを符号化することを特徴とす るデイジタル画像の符号化方式。
- (2) 上記状態はパターンの回転および対称のモードであることを特徴とする特許請求の範囲 第(1)項に記載のデイジタル画像の符号化方式。
- (3) 回転および対称を表すコードに処理を加えることで、その符号が扱わすパターンを回転および対称処理を施したパターンの符号とすることを特徴とする特許請求の範囲第(2)項に記載のデイジタル画像の符号化方式。

# 3.発明の詳細な説明

#### 〔技術分野〕

本発明は、プロック単位で符号化するデイジ

タル画像の符号化方式に関するものである。

# 〔従来技術〕

デイジタル画像を所定サイズのブロックに分割し、そのブロックの画像パターンをブロック単位で符号化する方式があるが、 この方式で符号化すると、画像を符号化したままの状態で比較的容易に画像の移動・回転などの画像処理をするとができる。それは、 この方式では ロック単位で符号化してあるので、 他のブロックに影響を与えずにそのブロックだけ処理が独立して行なえるからである。

しかし、ここで気を付けなければならないととは、回転の処理をする場合、あくまでもブロック単位で処理がされただけで、このまま復号化してもその再生像は完全でないことである。

これを第6図を使つて説明する。第6図で0 がオリジナルの画像とすると、これをブロック 単位で符号化して、時計方向に90 延闿転する 例を示している。まず、オリジナル画像0は4 ×4のブロックサイズの4つのブロック01~04 に分割される。そして、それぞれのブロック 01~04のパターンを符号器 1 1 によつて B<sub>11</sub>, B<sub>12</sub>, B<sub>21</sub>, B<sub>22</sub> に符号化し、メモリ 12 に記憶する。 ここで、時計方向に 9 0<sup>o</sup>回転するためには、回 転処理がない場合におけるメモリ 1 2 からの既 出しを B<sub>11</sub>, B<sub>12</sub>, B<sub>21</sub>, B<sub>22</sub> という順番だとすれば、 第 6 図に示したように B<sub>21</sub>, B<sub>11</sub>, B<sub>22</sub>, B<sub>12</sub>という順 番でメモリ 1 2 からの読出しを行なう。

しかし、これを復号器!3でそのまま再生した像R1はオリジナル0を時計方向に90度回転した像にはなつていない。これは、ブロック位置は強かに回転されているが、各プロックの内部がそのままのためである。従つて、ブロック内部を同じように時計方向に90度回転さきる。とのために、復号器!3で復号化されたデータを回転第14でそれぞれの処理内容に応じない。

即ち、氟1凶に示す如くプロックサイズが

# 〔寒施例〕

以下、本発明を好ましい実施例に基づいて記明する。本発明の概念を説明したのが、第1図である。

オリジナル画像のは4×4のブロックに分割されて、それぞれのブロックは符号器1によつて、そのブロックのバターン構造を設すバターンコードとそのバターンの回転・対称の状態を 炭す状態コードとを有するブロックコードに符 号化される。このブロックコードがメモリ2に 4 × 4 であり、ブロックを構成する函素位置を x(1,1)で示すとすると、 プロックを構成す る各面素に対して、回転器 1 4 において以下の 如くの位置変換処理を必要としていた。

x(1,1) → x(j,5-1) 90度回転

→ x(5-1,5-j) 180度回転

→ x(5-j,i) 270度回転

→ ェ(1,5-1) 鏡像

→ x(j,i) 90 度回転+鏡像

→ x(5-1,j) 180 旋回転+鏡像

→ x(5-j,5-1) 270 废回転+鋺像

回転方向は時計方向、鏡像は1軸に対して とる。

しかし、このような処理をハードウェアでしかもリアルタイムに実行することは、困難である。また、画像の処理内容に従つて、ブロック内の画業の処理の仕方も変えなければならないので、この問題は大きくなる。

#### (自的)

本発明は、このような問題を解決するために

# 記憶される。

そして、ここでも画像を時計方向に90度回転するとするには、回転処理を受しない場合の
脱出し顧 B11, B12, B21, B22 に対して、メモリ 2 か
ら各ブロックコードをこの処理のために、 B21, B11, B22, B12 の顧者で銃み出すとともに、回転器 5 で各ブロックコードの回転モードを表す状態コードに処理を施して、ブロックコードそのものをオリジナルのブロックのバターンを90 度回転したパターンのブロックコードへと変換する。

このようにして、回転処理されたブロックコードを復号器 5 で復号して像を再生すれば、オリジナル 0 の 9 0 度回転像 R を得ることができ、ブロック内の各画業に対する個別の処理は不必要となる。

ところで、デイジタル画像のブロック符号化方式の中で、ブロックのパターンを符号化する 万式の代表的なものとして、ペクトル量子化に よる符号化万式が良く知られている。このペク

トル貴子化はプロツクの画素をペクトルの畏累 として考えて4×4のプロックなら、入力画像 のプロックを16次元ペクトルとしてとらえる。 そして、同じ16次元の空間でいくつかのペク トルを再生ベクトルとして登録して、入力ペク トルを歪が最小となるような再生ペクトルへ写 像する。たとえば、入力画像が1又は0しかと らない 2 値函像とすると 4 × 4 のブロックには 216 通りのパターンが存在するが、異なるいく つかのパターンに同一コードを割付けることに より再生像のパターンとして例えば28通りの バターンを登録すれば情報量としては、16ピ ットから 8 ピットへとおにすることができる。 尚、再生画像の選を更に許容できる場合には 216 通りのバターンを 2<sup>5</sup> 通りのバターンに圧縮し てもよい。

とのベクトル量子化に際し、符号化の際には プロックのバターンは再生ベクトルを示すアド レスとして符号化される。またハードウエアと して契現する際には符号化或いは復号化のため

望の角度回転したパターンのコードを得ることができる。

第2図は、以上の概念に基づく符号化の具体例であつて、4×4のブロックの函像を8ビットで符号化する場合を示し、8ビットのブロックコードのうち上位5ビットに画像バターンを示すパターンコードPCを、また、下位3ビットに回転・対称のモードを要わす状態コード8Cを割り当てる。尚、この例では2<sup>16</sup>通りのパターンを2<sup>5</sup>通りのパターンコードに圧縮している。

第3図は第2図示のブロックコードにより符号化されている画像BPを時計方向に90度回転する動作例を示すもので、画像BPに対応したがターンコードPCを「1111」」とし、また、画像BPを基本パターンとして登録してあるとする。前述の如く、基本パターンは状態コードは・11111000・となる。とれを90度回転させたパターンについては、関コードBCとして、時計方向への90度回転

の変換テーブルを記憶したメモリ ROM 等により 写像を比較的容易に実現することができる。こ のようにベクトル量子化による符号化は、ブロックのバターン構造を符号化する方式ととらえ ることができる。

を"001"とすればこの回転処理後のパターン BP<sup>1</sup> を要わすプロックコードは、"11111001" となる。

以下に状態コード80の例を示す。また、第4囟に状態コード80による画像の状態温移図を示す。

基	本	バ	ø	-	<b>&gt;</b>	0	0	a
9	0	度		眃		0	0	١
1	8	٥	度	Õ	転	0	1	0

2	7	0	废	Ō	転				0	1	1	
巍	堡								1	1	1	
9	0	度	<b>[</b> ]	転	+	Û	僚		1	1	0	
1	8	0	度		呍	+	鍵	像	1	٥	1	
2	7	0	Æ	0	伝	+	â	徽	í	۵	0	

即ち、基本パターンを示す状態コード B C を 0 0 0 とし、 8 つの状態を上述の様に 3 ピットの コードで扱わす。 そして、 第 4 図の状態遷移図に示すように、 8 つの回転対称の状態間に規則性をもたせてある。

すなわち、3 ピットの状態コード80のうち下位2 ピットに1を加えることで、そのパメーンを右(時計)方向に90 度回転させたパメーンのコードにすることができる。また、逆に下位2 ピットから1 を引く毎に左(反時計)方向にパメーンを90 促回転させることができる。さらに、状態コード80の3 ピットの各ピットを反転させる(0 なら1 に、1 なら0 にする) ことで、そのパターンの鏡像とすることができる。

# 示する。

R,	R o	処 理 內 容
0	1	時計方向に90 度回転(反時計方向に270°)
1	0	1 8 0 健回転
1	1	時計方向に270 変回転(反時計方向に90°)
0	0	処理なし

2 1 は 2 ビットの加算器で、入力する状態コード 8 C のうちの下位 2 ビット (  $C_1$ ,  $C_0$ )を前述の信号  $R_1$ ,  $R_0$  により回転処理するもので、具体的には  $C_1C_0+R_1R_0$  の加算動作し、加算結果の下位 2 ビットを  $Y_1$   $Y_0$  として出力する。

22~25 は入力信号のレベルを反転するインパータ、26~31 はアンドゲート、32~34 はオアゲートである。状態コードBCの上位1 ピットのC2 及び加算器21の2つの出力Y4,Yoは夫々インパータ22~24 により反転されてアンドゲート26,28,30 に入力され、また、C2,Y1,Yo はそのままアンドゲート27,29,31 に入力される。アンドゲート26,28,30 には信

このようなコード化をすれば、ベクトル量子 化のような符号化の際に、入力プロックを再生 ペクトルへ写像するのに基本的バターンとかい それを何度回転させたパターンとかいうほ生 それを意識せずにすべて同一レベルの再生べる トルとして扱うことは、このの時 しなければならない とは、ある基本パターンと を回転・対称処理している。 基本パターンとしない を回転・メーンとしない をである。

第 5 図は、状態コード 8 c の処理を実現するための第 1 図示の回転器 5 の詳細な構成例である。 C 2 , C 1 , C 0 は第 3 図で示した回転・対称モードを表す 5 ビットの状態コード 8 c である。

また、R1,R0 はパターンの回転角、また、 M は は 像 処 理 の 有無 を 示す 信号で あつて、 例 え は 、 サーボード や デ ジタイ ザ 等 の 入 力 装 置 を 用 い た オ ペレー タ か ら の 面 像 処 理 指 令 に 従 つ た 信 号 で か る。 信 号 M が \*1 \* で 状 想 コード 8 c の 3 ビット の 反 転 、 即 ち 、 餅 像 処 理 を 指 示 す る。 ま た 、 信 号 R1,R0 の 組合 せ に よ り 以 下 の 様 な 処 理 を 指

号 M が入力され、また、アンドグート 27,29,31 には信号 M をインバータ 25 で反転した信号が入力される。

以上の如く、第5図示の回転器5により状態コード80が処理指令に従つて、変換される。 尚、ブロックコードのうちバターンコードは回 転器5では何ら処理されない。

この様にして処理された状態コードBC及びバターンコードPCを含むブロックコードは第1凶示の復号器において、前述した如くの変換テーブルの検索技術を用いて適像パターンに復

# 特開昭62-140554(5)

母される。

以上説明した契施例では符号化のブロックを 4×4としたが、これに限るものではなく、また、符号化すべき函数も白/黒の 2 値に限らず、階調性をもつものであつてもよい。また、パターンコードは 5 ビット、状題コードは 5 ビットに失々限らず、圧縮率や処理内容に応じてビット数は増減するものである。

# (効果)

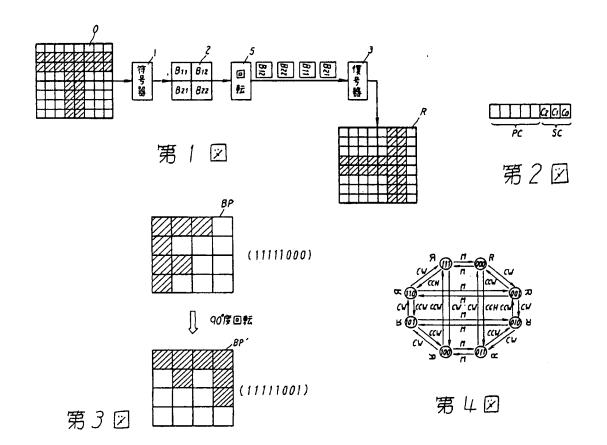
以上説明したように、ベクトル量子化のようなブロックのバターンを符号化する際に、ブロックの符号をバターンを扱わすコードとそのバターンの回転および対称の状態等を要すコードとから構成することで、符号化した状態で回転・対称のような処理をする際にブロック内の画案の処理も符号に簡単な操作を施すことで高速に実現することができる。

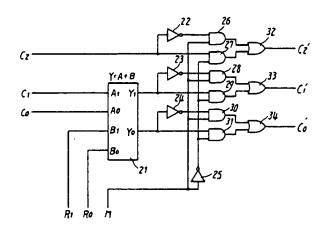
また、ベクトル量子化のように、その再生像 に歪を生じる符号化方式においては、その回転・ 対称のブロックは必ず存在するから、どのよう な回転・対称をしても、その再生像の間では画質の差が生じず、たとえば、90°回転した像も、180°回転した像も両質としては全く同一のものを得ることが出来ることは、実用上大きなメリットである。

# 4. 図面の簡単な説明

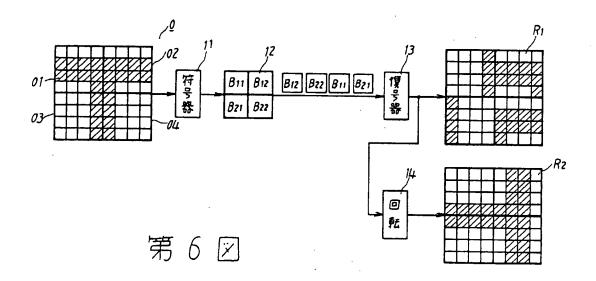
第1図は本発明による符号化の概念を示す凶、 第2図は本発明による符号化に用いるコードの 例を示す図、第3図は画像処理の一例を示す図、 第4図は状態遷移図、第5図は回転器の構成例 を示す図、第6図は従来の符号化を示す図、第 7図は従来の画像処理の一例を示す図であり、 1は符号器、5は回転器、3は復号器である。

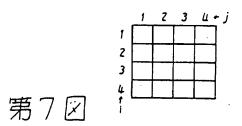
出順人 キャノン株式会社 代理人 丸 島 氏 一





第 5 図





PAT-NO:

· ---

JP362140554A

DOCUMENT-IDENTIFIER: JP 62140554 A

TITLE:

ENCODING SYSTEM FOR DIGITAL IMAGE

PUBN-DATE:

June 24, 1987

INVENTOR-INFORMATION: NAME SUZUKI, YOSHIYUKI FUNADA, MASAHIRO SATO, MAMORU SATO, YUKIO

ASSIGNEE - INFORMATION:

NAME

CANON INC

COUNTRY

N/A

APPL-NO:

JP60281641

APPL-DATE:

December 13, 1985

INT-CL (IPC): H04N001/415

### ABSTRACT:

PURPOSE: To process a picture element in a block at a high speed by performing a simple operation to a code, by constituting a code of the block, of a code for showing a pattern and a code for showing a rotation of its pattern and a symmetrical state, etc.

CONSTITUTION: When registering as a reproducing pattern, one pattern of plural patterns which become the same pattern by rotation/symmetry processings is considered to be a fundamental pattern, and a state code is aligned with a

pattern code for showing each pattern. In case of encoding an image of a block of 4×4 by 8 bits, a pattern code PC for showing an image pattern, and a state code SC for showing a mode of a rotation and a symmetry are allocated to the upper 5 bits and the lower 3 bits, respectively. When the pattern code PC is denoted as '11111', and the fundamental pattern is set as a state code '000', a block code of the fundamental pattern becomes '11111000', and when a clockwise 90° rotation is denoted as '001', a block code after this rotation processing becomes '11111001'.

COPYRIGHT: (C) 1987, JPO&Japio

4 Teres A